Previous Doc Next Doc Go to Doc# First Hit



L5: Entry 228 of 238 File: JPAB Nov 13, 1987

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 62261470 A

TITLE: PRINTER

Abstract Text (1):

PURPOSE: To improve operability, by such a control that when a printing operation can not be performed, storing and reading of printing data at a storage means are stopped, and when printing is restarted, a one-page amount of printing data are read starting from the first portion thereof.

Abstract Text (2):

CONSTITUTION: When a trouble occurs, a printing operation is stopped, a receiving circuit 11 is set into a state for inhibiting reception, thereby stopping the transmission of printing data from a host computer, and reading of data from a RAM 10 is stopped. On recovery from the trouble, a data output pointer (OP) in the RAM 10 is returned to the top of the page related to an error, and printing is restarted. A pointer PTx indicates the address at which the first portion data for the x-th page is stored, the pointer OP indicates the address at which data is being printed at present by a printer is stored, and a pointer IP indicates the address of data which is being inputted at present. the storage capacity ${\tt N}$ of the RAM 10 is so set as $N \ge Mx$, relative to Mx, data capacity for x-th page.

Application Date (1): 19860508

> Previous Doc Next Doc Go to Doc#

19日本国特許庁(JP)

⑪特許出願公開

⑩ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭62 - 261470

@Int Cl.⁴

識別記号

庁内整理番号

❸公開 昭和62年(1987)11月13日

B 41 J 29/38 29/46 6822-2C

審査請求 未請求 発明の数 1 (全4頁)

図発明の名称 プリンタ

②特 願 昭61-105280

②出 願 昭61(1986)5月8日

砂発明者 片山

和 紀

調布市国領町8丁目2番地の1

東京重機工業株式会社内東京重機工業株式会社内

⑫発 明 者 吉 本 英 孝

調布市国領町8丁目2番地の1

①出 願 人 東京重機工業株式会社 調布市国領町8丁目2番地の1

明 和 {

1. 発明の名称

ブ リ ン タ

2. 特許請求の範囲

外部から送出されて来る印字データの少なくとも1 頁分の格納容量を有するデータ格納手段と、印字動作不能状態の発生を検出する検出手段と、印字動作不能状態の検出時にはデータ格納手段における印字データの格納・読み出しを停止させると共に印字動作再開始時には1 頁分の印字データをその先頭データから読み出すよう制御する側御手段とを備えたことを特徴とするブリンタ。

3. 発明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

この発明は、ホストコンピュータ等から送出されて来る印字データを順次印字するようにしたブリンタに関する。

(従来の技術)

一般に、シリアルブリンタ等においては、外部から転送されたデータは、一旦RAM等に取り込

み、順次これを取り出して印字を行なうようになっている。この時、一度印字が行なわれたデータ は再度用いることはないため順次消去し、次のデータをRAMに取り込むようになっている。

(発明が解決しようとする問題点)

しかしながら、上記従来ブリンタにあっては、 用紙詰りや、リボン終了等のトラブルにより印字 動作が頁の途中で停止してしまった場合には、ト ラブルを解除しても既に印字された部分のデータ は消去されているため、完全に印字された頁を得 ようとすれば、新たにその頁の始めからデータを 入力しなければならず、操作性が低かった。

この発明は前記問題点に若目して成されたもので、トラブル等により印字動作が頁の途中で作止したとしても、トラブル解徐後には、再入力を行なわなくとも、直ちに作止した頁の先頭のデータから印字することができる操作性の高いプリンタの提供を目的とする。

(問題点を解決するための手段)

この危明は、少なくとも1頁分の格納容量を打

するデータ格納手段を用い、印字動作不能時にはこの格納手段における印字データの格納、読み出しを停止させ、印字再開時には1買分の印字データをその先頭から読み出すよう制御手段によって制御するものである。

(作用)

上記構成を有するこの発明によれば、例え1頁の途中で印字動作が停止しても、格納手段には印字されたデータが消去されずに残り、印字再開時には、印字動作が途中で停止してしまった頁の先頭データから再度読み出しを行ない、完全に1頁の印刷を行なうことができる。

(発明の実施例)

以下、この発明の一実施例を第1図ないし第6 図に基づき説明する。

第1図はこの実施例に係るブリンタの前面図で ある。

図において、1はブリンタ木体、2は操作表示パネル、3はブリンタの動作状態を示すしED、4は印字停止・再開を指示する停止・再開スイッ

字等が印刷されるようになっている。

以上の構成を有するブリンタにおいて、次に第 3 図のフローチャートに基づき動作を説明する。

まず、ステップ4-1では用紙エラーや、リボ ン切れ等のトラブルが生じているか否が判断を行 ない、トラブルが生じていれば、ステップ4-2 において印字動作を停止すると共に受信回路11 を受信不可の状態としてホストコンピュータから のデータ送信を停止し、さらにRAM10からの データの設出しを停止して、LED3によりトラ ブル発生状態を表示する(ステップ4-3)。こ の後、トラブルが回復したか否かの判断を行ない (ステップ4-4)、回復していればステップ 4-5にてRAM10におけるデータ出力ポイン タ(OP)をエラー発生質の先頭に戻し、LED 3 により R E A D Y 状態を表示すると共に受信回 路11を受信可能状態として印字を再開する(ス テップ4-1)。なお、上記ステップ4-4にお けるトラブルの回復とは、例えば紙詰りの場合、 使用者が引っかかている部分の用紙を取り除き、

・チ、5は改貨を指示する改員スイッチ、6は改行 スイッチ、7はブラテンである。

第2図は上記プリンタに内蔵される制御系回路 の構成を示すブロック図である。

これにより、ブラテンフに巻装された川紙に文

・新しい川紙を再セットした状態を意味する。また、この実施例では回復に当って、印字停止・再 開スイッチ 4 を O N することによって再開動作を 行なわせるようになっている。

次に、第3図および第4図に基づきRAM10における印字データの格納・読み出し制御動作を 説明する。

第4図はRAM10における印字データの格納 状態の一例を示す図である。図において、BBは このRAM10の入力側に位置する固定アドレス スはま番目の頁の先頭データの格納されているためで アレスを示すポインタ、OPはブリンタを示すポインタ、COPはブリンタを示すポインタ、COPはブリンタを示すポインタ、COPはアドレスをあっているデータの子が表示すが、これらポインタアではいているデータをしている。なお、E」は印字を レスを示すポインタで、これらポインタアである。なお、E」は印字をまた、 アクを、E」は印字未実行データを示す。また、 このRAM10の記憶をは、x番目の行って

特開昭 62-261470 (3)

ータ容型 M x に対して、 N ≥ M となっており、これにより第 5 図のような印字データの入出力制御を行なうことができるようになっている。

すなわち、初期状態(データ入力がない場合)には、第5図(a)となり、第1頁が入力された場合を第5図(b)に示す。この時点でエラーが発生した場合、このアドレスをアインタをPE、第1頁目の先頭データアドレスをPT」とするとアロウンスをPT」となり、OP=PT」となり、OP=PT」となり、OP=PT」となり、OP=PT」となり、OP=PT」としてデータ入力を停止させる。これによりトル回復時には、再びOP=PEとなった時点で「Pの移動を再開させる。次の頁の印字データが全て印字されると、次の頁の印字データが第5図(c)によう入力される。すり、引き続き印字データを入力する。

このように、 $N \ge M_Q$ であれば、3 4 図中 A 。 B があたかも接続しているかのような入出力制御を

のデータから印字することができ、 横めて機作性 が向上するという効果がある。

4. 図面の簡単な説明

第1図はこの発明の一実施例に係るブリンタの前面図、第2図は第1図に示したブリンタに内蔵される制御回路の構成を示すブロック図、第3図は第2図に示したものの動作を示すフローチャート、第4図は第2図に示したRAM10における印字データの格納状態の一例を示す説明図、第5図は第3図に示したRAMの印字データの入出力制御動作状態を示す説明図、第6図は第4図に示したポインタOPの決定動作を示すフローチャートである。

8 … 制御手段としての受信側CPU

10…データ格納手段としてのRAM

12…検出手段としてのペーパーセンサ

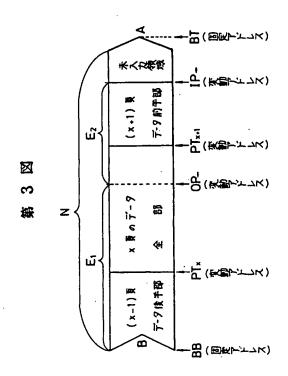
・ 行なうことができる。なお、図中、PTスは郊 6 図に示すフローチャートによって快迎される。す

なわち、ステップ 5 - 1 でプリンタが初期状態で 通解基本3元 75-2におって45 f 9An +r 4- のでPTは 88 g 12 F 7M 和原格で28 n いまステップ- 3にかる か 否 か を 刊 断 し、初 期 状態 で あれ は 現在入力

されているデータが頁送りコードであるかでかを 判断する (ステップ・5-2) 。 頁送りコードであ れば、PTの指定するアドレスを、頁送りコード の入っているアドレスの次のアドレスとし、頁送 りコードでなければステップ 5 - まへ進み、ブリ ンタの持つ行ポインタが 1 頁分を超えたか否かを 入り、ア・ア・ストルート 入り、ア・ア・ストルート スト・ア・ストルート ストルート ス

(発明の効果)

以上説明したとおり、この発明に係るブリンタによれば、紙詰りやリボン終了等の印字不能状態が発生し、印字動作が頁の途中で停止したとしても、その印字不能事態を解消した後は、印字データを再入力しなくとも、直ちに停止した頁の先頭



出順人

東京重機工業株式会社

特開昭 62-261470 (4)

